METHOD FOR PROCESSING INFORMATION

Patent Number:

JP6139121

Publication date:

1994-05-20

Inventor(s):

KANEKO KUNIYA

Applicant(s)::

TOYOTA MOTOR CORP

Requested Patent:

[®] JP6139121

Application Number: JP19920314171 19921028

Priority Number(s):

IPC Classification:

G06F12/00

EC Classification:

Equivalents:

Abstract

PURPOSE: To provide an information processing method capable of repairing an I/O file generating a fault by minimum system constitution required and inspecting the cause of fault generation by knowing the contents of the I/O file held immediately before the generation of the fault. CONSTITUTION: When the execution of a task 10 for accessing an I/O file 12 and executing file processing is instructed, the task ID of the task 10 whose execution is instructed and the file ID of the file 12 to be accessed are read out from a difinition body file 16. A RAS task 14 is executed based upon the task ID and the file ID and the contents of the file 12 are stored in a RAS file 18 prior to the execution of the task 10. Thereby when a fault is generated at the time of executing the task 10, the file 12 can be repaired by copying the contents of the file 18 and the contents of the file 12 held immediately before the access can be known and used for inspecting the cause of the fault.

Data supplied from the esp@cenet database - I2

特開平06-139121

許公報(A) (12) 公開特 (19)日本国特許庁 (JP)

特開平6-139121 (11)特許出願公開番号

(43)公開日 平成6年(1994)5月20日

支術表示箇所

드

斤内整理番号 8526-5B

531 M 撤別記号

12/00

G 0 6 F (51)Int.C.

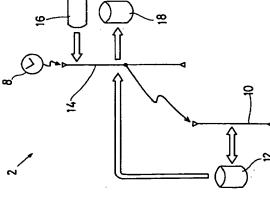
審査請求 未請求 請求項の数1(全 9 頁)

(21)出顧番号	特 顯平4—314171	(71)出題人 000003207	000003207 1 = 4 白明审技术会社
(玄)出版日	平成4年(1992)10月28日	(72)発明者	愛知県豊田市トヨク町1番地金子 邦也
			愛知県豊田市トヨク町1番地 トヨク自動 車株式会社内
		(74)代理人	弁理士 岡田 英彦 (外2名)

(54) 【発明の名称】 情報処理方法

【目的】 必要扱小限のシステム構成で、障害が発生し た入出力ファイルの修復ができ、障害発生の直前の入出 カファイルの内容を知って障害発生原因の究明を行うこ とができる情報処理方法を提供する。

カファイル12のファイル1Dが定義体ファイル16か 【構成】 入出カファイル12にアクセスしてファイル 処理を行うタスク10の実行が指示されると、実行が指 示されたタスク10のタスク1Dとアクセスされる入川 ら読み取られる。このタスク10、ファイル10に基づ いてRASタスク14が実行され、入出力ファイル12 の内容が、タスク10の実行に先立ってRASファイル が発生した場合には、RASファイル18の内容を複写 18へ格納される。従って、タスク10の実行時に障害 すれば入出力ファイル12を修復でき、またアクセス直 前の入出力ファイル12の内容を知って、障害の原因究 明に役立てられる。



(特許請求の範囲)

央処理装置と、前記ファイル処理タスクのタスク離別子 イルと一時保存用ファイルとを有する情報処理システム (請求項1] 複数の入出力ファイルと、接複数の入出 カファイルのうちの特定の入出力ファイルにアクセスし てファイル処理を行うファイル処理タスクを実行する中 と抜ファイル処理タスクがアクセスする入出力ファイル のファイル織別子とを組にして記憶している識別子ファ のための情報処理方法であって、

前記ファイル処理タスクの起動指令が与えられたときに 抜起動指令に基づいて前記識別子ファイルを検索し、前 **記複数の入出力ファイルの中から前記ファイル処理タス** クがアクセスする入出カファイルを特定する工程と、

特定された入出力ファイルのデータを前記一時保存用フ アイルに転写する工程と、 **特定された入出力ファイルに対して前記ファイル処理夕** スクを実行する工程と、 前記ファイル処理タスクの実行時に障害が発生したか否 かを判定する判定工程と、

には前記一時保存用ファイルの内容を消去する工程、と 核判定工程で障害が発生したと判定された場合には前記 前記判定工程で降害が発生していないと判定された場合 一時保存用ファイルに基づく復印処理を行う工程と、

52

を有する情報処理方法。 [発明の詳細な説明]

[0001]

[産業上の利用分野] この発明は、データファイル等の イル処理を行うタスクを実行する情報処理システムにお いて、ファイル処理を行うタスクの実行時に矽害が生じ た場合に、その原因の究明とファイルの回復を容易に行 **入出力ファイルにアクセスしてデータ更新処理等のファ** うことができる情報処理方法に関する。

【従来の技術】中央処理装置(以下、「CPU」とも略 [0002]

びそれに付随する主記憶装置あるいは補助記憶装置と増 末入出力装置等から構成される情報処理システムにおい RAS機能の要求が大きくなってきた。RAS (Relia する。)を中心としてなるホストコンピュータ装置およ て、データファイル等の入出カファイルにアクセスして ルの回復を行う必要上から、情報処理システムに対する bility, Availability, Serviceability) 機能とは、タ D」とも略する。)等を時来列に記憶しておき、システ ム管理者等からの要求に応じて必要部分をブリンタ等の データ更新処理等のファイル処理を行うタスクを実行す に、障害発生の原因の追求および障害が発生したファイ とも略する。),プログラムの行番号,故み掛き(アク セス) していたファイルの識別子 (以下、「ファイル」 スクの実行時に障害が発生した場合に、その発生時刻、 均害が発生したタスクの識別子(以下、「タスクID」 る際に、障害が発生する場合がある。このような場合

出力装置に出力する機能である。

2 v - y

AS機能の機略を示す説明図である。図9(A)はRA が起動されて、この一般タスク110の実行中に障害が られる。この障害通知によってRASタスク114が起 われる。すなわち、図9 (B) に示されるように、知害 S機能の仕組みを示す概念図であり、図9 (B) はRA Sファイルの内容の一例を示す図である。図9 (A) に 示されるように、ファイル処理を行う一般タスク110 発生した場合には、一般タスク110からRASタスク 14は、インターパルタイマ108によって、定周期で ば、CPU(中央処理装置)のタイマ機能を用いて、一 段タスク110の開始から一定時間軽過しても復帰情報 助し、RASファイル118において障害記憶処理が行 ルのファイル1Dが、RASファイル118に費き込ま **規明する。図9は、従来の情報処理システムにおけるR 昆動されている。障害発生の検知の方法としては、例え** が返されないことによって障害を検知する方法等が用い 【0003】このRAS最低について、図9を参照して 114に対して障害通知がされる。このRASタスク1 発生の年月日と時刻,障害が発生したタスクのタスクー D, ブログラムの行番号およびアクセスしていたファイ

る。また、ファイルの内容が変化してしまっているため で、このような場合にも障害が発生したファイルの回復 を可能にするとともに、障害発生の直前のファイルの内 音を知ることにより障害発生原因の究明を行うための技 元保存データ復旧処理方法とその機構の発明がされてい 【0004】しかしながら、このように段沓記憶処理が アイル118を用いてもゆ客発生原因の究明は困躁とな に障害が発生したファイルの回復もできなくなる。そこ 断として、特開平4-18647号公報に記載された2 されたRASファイル118から、障害が発生したファ イルのファイルID (図9 (B) の風では、「H124 PF」)を読み取り、このファイルの内容を出力したと しても、障害発生の原因が究明できない場合が多い。す なわち、このファイルの内容は、多くの場合アクセスに よって変化を受けており、障害発生の原因に最も密接に 関係する障害発生の直前のファイルの内容が失われてし まっているためである。このような場合には、RASフ

0を参照して説明する。図10に示されるように、この 公報に記載の2元保存データ復旧処理方法に係る情報処 有している。ここで、外部配位装置212内には、複数 の入出力ファイル214A, 214B, …, 2142が 保存されており、主記位装置216内には、これと同数 の入出力ファイル218A, 218B, …, 2182が イル206,外部記憶装置212,主記憶装置216を [0005] この公報に記載された技術について、図1 理システム200は、中央処理装置204,識別子ファ 保存されている。そして、人出力ファイル214Aと2 特開平06-139121

6 1.-

データファイル12の内容と全く同一である。 なお、R イル18内に保存される。RASファイル18内に保存 される内容の一例を図5 (B) に示す。図5 (B) に示 されるRASファイル18に保存された内容は、入出力 ASファイル18は、この図5 (B) に示されるような ファイル保存領域と、従来例の図9(B)に示されるよ うな障害配位領域とから成り立っている。

イル18への雷き込みの直前に自動的に実行される(図 所定の処理が行われた後に、再度入出力データファイル なったRASファイル18の内容は消去される(図4の 【0017】続いて、RASタスク14が、データ処理 ファイル12内のデータが読み出され、データ更新等の このデータ処理タスク10の実行時に障害が発生したか テップS20)。そして、障害が発生した場合には、シ ステム管理者等の操作によりRASファイル18の内容 が読み出され、入出力データファイル12に転写される (図4のステップS22)。これによって、障害が発生 した入出力データファイル 12の内容を直ちに回復させ ることができる。また、アクセス直前の入出力データフ アイル12の内容を知ることができ、システム管理者等 による障害発生原因の究明が容易になる。一方、障害が 発生しなかった場合には、所定の処理が行われた入出力 データファイル12の内容がそのまま保存され、不要に ステップS24) • なお、このRASファイル18の消 去は、実際には以下に述べるように、次回のRASファ タスク10に起動をかける(図4のステップS16)。 そしてデータ処理タスク10が作動して、入出力データ 否かが、システム管理者等により判定される(図4のス 12に費き込まれる(図4のステップS18)。次に、 6のステップS50参照)。

[0020] 実施例2

[0018] 次に、図2の入出力データファイル12の ップS14において行われる処理)の手順について、図 6を参照して詳細に説明する。図6は、本実施例の情報 スクがない場合には、図6に示されるプログラムは特機 Yesの場合、すなわち起動指令を受けたデータ処理タ 内容をRASファイル18へ啓き込む処理(図4のステ 処理方法におけるファイル内容のRASファイルへの書 ステップS30において、以下に説明する曹き込み処理 のプログラムが起動される。続いて、ステップS32に おいて、起動指令がされたデータ処理タスクがあるか否 スクがある場合には、ステップS34へ進んで、その起 b指令を受けたデータ処理タスクのタスクIDが受信さ かが判定される。このステップS32における判定結果 がNoの場合、すなわち起動指令を受けたデータ処理タ **伏盤となる。一方、ステップS32における判定結果が** き込み処理の手順を示すフローチャートである。まず、

[0019] 次に、定義体ファイル16が開かれて(ス テップS36)、ステップS34で受信されたデータ処 型タスクのタスクIDに基づいて、定義体ファイル16

4)。その後、入出カデータファイル12は閉じられる るべき入出力データファイルの I Dが読み取られる (ス テップ 33), その後、定義体ファイル16は閉じら れる (ステップS40)。 絞いて、説み取られた1Dに 基づいて処理される入出力データファイル12が関かれ (ステップS46) . さらに、RASファイル18が開 かれ (ステップS48) 、RASファイル18の前の記 **並内容がクリアされる (ステップS50)。そして、ス** テップ S 4 4 で 破み 取られた 入出力 データファイル 1 2 内のデータが、RASファイル18に背き込まれる(ス テップS 5 2) 。 その後、R A S ファイル 1 8 が閉じら れ(ステップS54)、RASファイルへの指き込み処 に記憶された、当該データ処理タスクによって処理され (ステップS42)、 開かれた入出力データファイル1 2に記憶されたデータが読み取られる(ステップS4 里が終了する(ステップS56)。

h. 入出力データファイル42内のデータが読み出され に借き込まれる。そして、データ処理タスク40の実行 タファイル42の内容が、データリストとしてRAS間 に、システム管理者等の操作によって、RASファイル 18の内容が障害が発生した入出力データファイル42 欠に、本発明を具現化した実施例2について、図7を参 照して説明する。図7は、本発明に係る情報処理方法の が含まれる。) によってデーク処理タスク40が起動さ て処理された後に、再び入出カデータファイル42に沓 き込まれる。このデータ処理タスク40の実行に先立っ イル42内のデータが読み出され、RASファイル48 の際に障害が発生した場合には、タスクスケジューラ4 4によってRAS出力タスク50が起動され、RASフ アイル48内に保存された障害発生の直前の入出力デー 本実施例の情報処理システム32では、 タスクスケジュ ーラ44(この中には、実施例1と同様のRASタスク て、タスクスケジューラ44によって入出力データファ 実施例2を示す概念図である。図7に示されるように、 カプリンタ52に出力される。また、実施例1と同様 に転写される。

よ、アクセス直前の入出力データファイル42の内容を RASファイル48に保存することにより、障害が発生 るとともに、障害の発生と同時にアクセス直前の入出力 データファイル42の内容が自動的に出力される。この RAS曲カブリンタ52からの曲カによって、システム 管理者等は障害の発生を知るとともに、障害発生の直前 の入出力データファイル42の内容を検討することが可 **胞になり、マニュアル操作による入山カデータファイル** 12の修復とともに、障害発生原因の究明を行うことが した場合の入川力データファイル42の回復を可能にす [0021] このように、本実施例の情報処理方法で

【0022】 実施例3

が行われる。そして、処理されたデータが再度入出力デ ク70の実行に先立って、実施例1あるいは実施例2と **ゆ害が発生した場合には、このRASファイル78に保** 存された内容によって入出力データファイル72を自動 **均に修復する機能を有している。これによって、情報処 唄システム62に障害が発生した場合には、システムの ータファイル72の修復が行われ、極めて信頼性・保守 次に本発明を具現化した実施例3について、図8を参照** して説明する。図8は、本発明に係る情報処理方法の実 箱例3を示す概念図である。図8に示されるように、本 ず、タスクスケジューラ74(この中には、実施例1と 司様のRASタスクが含まれる。) によってデータ処理 タスク 7 0 が起動され、入出力データファイル 7 2内の データが読み出されて、このデータに対して所定の処理 ータファイル72に書き込まれる。このデータ処理タス 同様に、タスクスケジューラ74によって入力データフ アイル72内のデータが読み出され、RASファイル7 8 に書き込まれる。そして、上記の入山力データファイ ル7.2への街き込みの際に障害が発生した場合には、タ スクスケジューラ7.4によってファイル修復タスク80 が起動される。このファイル修復タスク80が実行され ることによって、RASファイル78内に保存された噂 **書発生の直前の入出力データファイル72の内容が読み** 【0023】このように、本実施例の情報処理方法にお いては、アクセスされる直前の入出カデータファイル7 実施例の情報処理システム62においては、入出カデー 出されて、人出力データファイル72に費き込まれる。 タファイル72に対してファイル処理が行われる。ま

ルとして、データの暫き込みと説み出しを行う入出力デ 報処理システムに接続された自動制御機械や自動ロボッ ち、本発明における入出カファイルは、単なるデータ配 保守管理者等が作業を行うことなく、自動的に入出力デ [0024] 上紀の各実施例においては、入出力ファイ ータファイルを例にとって説明したが、この入出カファ イルはかかる人出力データファイルでなくてもよく、恰 **徴装団だけでなく、自動制御機械のコントロールユニッ** ト内のメモリ装置等の、情報処理システムがアクセスし 数,形状等や、情報処理方法のその他の工程等について 2の内容をRASファイル78に保存するだけでなく、 トのコントロールユニット等であってもよい。すなわ て処理を行うことができる対象の全てを含むものであ る。情報処理システムのその他の部分の構成、大きさ、 性に優れた実用的な情報処理システムとなる。

保守管理者等が位害発生の直前の入出力データファイル [0025] さらに、実施例2に固有の効果として、時 **割の発生と同時にアクセス直前の入出力データファイル** の内容が自動的に出力されるため、情報処理システムの の内容を検討することができ、障害発生原因の究明を行

も、本実施例に限定されるものではない。

容によって入出力データファイルを自動的に修復する機 となく自動的に入出力データファイルの修復が行われる **段害が発生した場合にはRASファイルに保存された内** 能を有しているため、システム管理者等が作業を行うこ うことができる。また、実施例3に固有の効果として、 という利点がある。

[発明の効果] 本発明においては、ファイル処理を行う イルの内容を一時保存用ファイルへ転写しておき、障害 が発生した場合には、一時保存用ファイルから入出カフ アイルヘ転写する情報処理方法を創出したために、必要 ルの内容が回復されるとともに、障害発生の直前の入出 を行うことができる。これによって、情報処理システム の信頼性,可用性,保守性を著しく向上させることがで タスクを実行する前にタスクがアクセスする入出力ファ **最小限のシステム構成で、障害が発生した入出力ファイ** カファイルの内容を知ることにより障害発生原因の究明 きる、極めて実用的な情報処理方法となる。 [0026]

【図1】本発明に係る情報処理方法の構成を模式的に示 す図である。

【図画の簡単な説明】

【図2】本発明に係る情報処理方法の実施例1の基本的 構成を示す概念図である。 【図3】情報処理方法の実施例1における情報処理シス テムの全体構成を示すプロック図である。

[図4] 情報処理方法の実施例1における全体の流れを

【図5】情報処理方法の実施例1におけるファイル内容 示すフローチャートである。

を示す図である。

【図6】情報処理方法の実施例1におけるファイル内容 のRASファイルへの書き込み処理の手順を示すフロー チャートである。 【図7】本発明に係る情報処理方法の実施例2を示す概 会図である。 【図8】本発明に係る情報処理方法の実施例3を示す概

【図9】従来の情報処理システムにおけるRAS機能の 急図である。

【図10】従来の情報処理システムにおける情報処理方 **蘇略を示す説明図である。** 生を示す図である。

【作号の説明】

MO, 2 情報処理システム

M2.8 起動指令

M4, 18 一時保存用ファイル M6,20 中央処理装置

M8, 16 観別子ファイル

M10, 16A タスク酸別子

M12, 16B ファイル観灯子

M14~M14, 12 入出力ファイル

